DATA MANAGEMENT METHOD FOR FLASH MEMORY AND DATA PROCESSOR USING THE DATA **MANAGEMENT METHOD**

Publication number: JP8235028

Publication date:

1996-09-13 TANUMA HIDENOBU

Inventor: Applicant:

TOKYO SHIBAURA ELECTRIC CO

Classification:

- international:

G06F11/30; G06F11/34; G06F12/16; G06K17/00; G06K19/07; G06F11/30;

G06F11/34; G06F12/16; G06K17/00; G06K19/07; (IPC1-7): G06F11/34;

G06F11/30; G06K17/00; G06K19/07

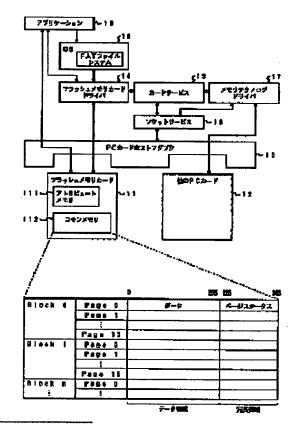
- european:

Application number: JP19950040894 19950228 Priority number(s): JP19950040894 19950228

Report a data error here

Abstract of JP8235028

PURPOSE: To improve the reliability of a flash memory card by managing effectively the information on the error occurrence state of a flash EEPROM. CONSTITUTION: A flash memory card driver 14 manages the page status information necessary for improvement of the data stored in a flash EEPROM by means of the redundant part of the EEPROM. The pages status information shows the contents of the error that is caused by the access given to the flash EEPROM, and the present state and the history of past errors of the data area of every page can be recognized based on the page status information. Thus the reliability of a flash memory card 11 is improved.



Data supplied from the esp@cenet database - Worldwide

(19)日本国特許庁(JP)

(12)公開特許公報 (A)

(11)特許出願公開番号

特開平8-235028

(43)公開日 平成8年(1996)9月13日

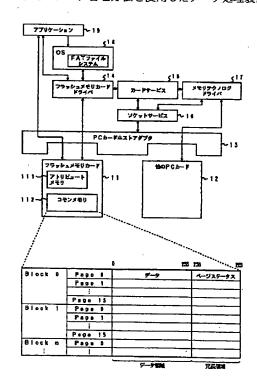
(51)Int. C1.	5	識別記号	庁内整理番号	!	F I				技術表示箇所
G 0 6 F	11/34		7313 - 5 B		G06F	11/34	***	H	(人)(人)(人)
	11/30	3 2 0	7313 - 5 B		•	11/30	3 2 0	С	
G 0 6 K	17/00				G06K	17/00		D	
								Y	٠.
	19/07					19/00		N	
	審査請求	未請求 請求	項の数13	ΟL	***	•	(全 1	6頁)	
(21)出願番号	特願平7~40894				(71)出願人	000003078 株式会社東芝			
(22)出願日	平瓦	戍7年(1995)2月	28日				県川崎市	幸区堀川田	172番地
					(72)発明者		英順		
							青梅市末位 梅工場内	5町2丁目	9番地 株式会社
					(74)代理人	弁理士	鈴江 話	代彦	
									•

(54) 【発明の名称】フラッシュメモリカードのデータ管理方法およびそのデータ管理方法を使用したデータ処理装置

(57)【要約】

【目的】フラッシュEEPROMのエラー発生状況に係る情報を効率良く管理できるようにし、フラッシュメモリカードの信頼性の向上を図る。

【構成】フラッシュメモリカードドライバ14は、フラッシュEEPROMが持つ冗長部を使用して、その記憶データの信頼性向上に必要なページステータス情報を管理する。ページステータス情報は、フラッシュEEPROMをアクセスした際に発生したエラーの内容などを示すものであり、これによって各ページのデータ領域の現在の状態および過去のエラー履歴などを認識することができるようになり、フラッシュメモリカード11の信頼性を高めることができる。



【特許請求の範囲】

【請求項1】 フラッシュEEPROMから構成されるコモンメモリと、カード属性情報を格納するアトリビュートメモリとを内蔵し、データ処理装置に着脱自在に装着されるフラッシュメモリカードのデータ管理方法において、

前記フラッシュ EEPROMはページ毎にデータ記憶領域および冗長領域を有し、

各ページに対するアクセス処理を実行する度、そのアクセス処理において発生されたエラー内容を示すページス 10 テータス情報を、該当するページの冗長領域に書き込むステップを具備し、

前記ページステータス情報を利用して前記フラッシュEEPROMのエラー履歴をページ単位で管理できるようにしたことを特徴とするフラッシュメモリカードのデータ管理方法。

【請求項2】 前記ページステータス情報の書き込みステップは、

ライトアクセス処理でエラーが発生した際、そのエラー発生を示すプログラムエラーフラグを、前記ページステ 20 ータス情報の1つとして該当するページの冗長領域に書き込むことを特徴とする請求項1記載のフラッシュメモリカードのデータ管理方法。

【請求項3】 前記ページステータス情報の書き込みステップは、

プロックイレーズ処理でエラーが発生した際、そのエラー発生を示すイレーズエラーフラグを、前記ページステータス情報の1つとして該当する消去プロックの所定ページの冗長領域に書き込むことを特徴とする請求項1記載のフラッシュメモリカードのデータ管理方法。

【請求項4】 前記ページステータス情報の書き込みステップは、

リードベリファイ処理でエラーが発生した際、そのエラー発生を示すベリファイエラーフラグを、前記ページステータス情報の1つとして該当するページの冗長領域に書き込むことを特徴とする請求項1記載のフラッシュメモリカードのデータ管理方法。

【請求項5】 ブロックイレーズ処理が実行される度、該当するブロックのイレーズ回数をカウントアップし、そのカウントアップされたイレーズ回数の値が所定のし 40 きい値を越えているか否かを検出するイレーズ回数検出ステップをさらに具備し、

前記ページステータス情報の書き込みステップは、

イレーズ回数の値が所定のしきい値を越えていることが 検出された際、イレーズ回数がイレーズ限界回数を越え たことを示すイレーズ回数オーバーフラグを、前記ペー ジステータス情報の1つとして該当するブロックの所定 ページの冗長領域に書き込むことを特徴とする請求項1 記載のフラッシュメモリカードのデータ管理方法。

【請求項6】 フラッシュEEPROMから構成された 50

コモンメモリであって、データ記憶用の複数のブロックを有するデータブロック領域、およびスペアブロックを有するスペアブロック領域とに分割されたコモンメモリと、カード属性情報を格納するアトリビュートメモリとを内蔵し、データ処理装置に着脱自在に装着されるフラッシュメモリカードのデータ管理方法において、

前記各プロックはページ毎にデータ記憶領域および冗長 領域を有し、その冗長領域には、対応するページに対す るアクセス処理において発生されたエラー履歴を管理す るためのページステータス情報を記憶する領域が割り当 てられており、

ブロックイレーズ処理が実行される度、該当するブロックのイレーズ回数をカウントアップし、そのカウントアップされたイレーズ回数の値が所定のしきい値を越えているか否かを検出するイレーズ回数検出ステップと、イレーズ回数の値が所定のしきい値を越えていることが検出された際、イレーズ回数がイレーズ限界回数を越えたことを示すイレーズ回数オーバーフラグを、前記ページステータス情報の1つとして該当するブロックの所定ページの冗長領域に書き込むステップと、

ページライト、ページリード、またはプロックイレーズ 処理でエラーが発生された時、その処理をリトライする ステップと、

このリトライ処理が正常実行されない時、または前記イレーズ回数検出ステップによってイレーズ回数がしきい値を越えていることが検出された時に、該当するブロックを不良ブロックとし、その不良ブロックを前記スペアブロックによって代替するステップとを具備し、

不良プロックにされた原因がイレーズ回数オーバーによ 30 るものか否かを検出できるようにしたことを特徴とする フラッシュメモリカードのデータ管理方法。

【請求項 7 】 ページライト処理でエラーが発生した際、そのエラー発生を示すプログラムエラーフラグを、前記ページステータス情報の1つとして該当するページの冗長領域に書き込むステップをさらに具備することを特徴とする請求項6記載のフラッシュメモリカードのデータ管理方法。

【請求項8】 プロックイレーズ処理でエラーが発生した際、そのエラー発生を示すイレーズエラーフラグを、前記ページステータス情報の1つとして該当する消去プロックの所定ページの冗長領域に書き込むステップをさらに具備することを特徴とする請求項6記載のフラッシュメモリカードのデータ管理方法。

【請求項9】 リードベリファイ処理でエラーが発生した際、そのエラー発生を示すベリファイエラーフラグを、前記ページステータス情報の1つとして該当するページの冗長領域に書き込むステップをさらに具備することを特徴とする請求項6記載のフラッシュメモリカードのデータ管理方法。

50 【請求項10】 フラッシュEEPROMから構成され

と、

.

たコモンメモリであって、データ記憶用の複数のブロックを有するデータブロック領域、およびスペアブロックを有するスペアブロック領域とを含むコモンメモリと、カード属性情報を格納するアトリビュートメモリとを内蔵し、データ処理装置に着脱自在に装着されるフラッシュメモリカードのデータ管理方法において、

前記各ブロックはページ毎にデータ記憶領域および冗長 領域を有し、その冗長領域には、対応するページに対す るアクセス処理において発生されたエラー履歴を管理す るためのページステータス情報を記憶する領域が割り当 10 てられており、

ブロックイレーズ処理が実行される度、該当するブロックのイレーズ回数をカウントアップし、そのカウントアップされたイレーズ回数が所定の回数を越えているか否かを検出するイレーズ回数検出ステップと、

ページライト、ページリードベリファイ、またはブロックイレーズ処理でエラーが発生された時、それらエラーを示すプログラムエラーフラグ、ペリファイエラーフラグ、またはイレーズエラーフラグを前記ページステータス情報の1つとして該当するページの冗長領域に書き込 20 むステップと、

ページライト、ページリードベリファイ、またはブロックイレーズ処理でエラーが発生された時、その処理をリトライするステップと、

このリトライ処理が正常実行されない時、または前記イレーズ回数検出ステップによってイレーズ回数が所定のイレーズ回数を越えていることが検出された時に、該当するブロックを不良ブロックとし、その不良ブロックを前記スペアブロックによって代替するステップと、

前記イレーズ回数検出ステップによってイレーズ回数が 所定のイレーズ回数を越えていることが検出された時、 イレーズ回数を越えたことを示すイレーズ回数オーバー フラグを、前記ページステータス情報の1つとして前記 不良ブロックの所定ページの冗長領域に書き込むステッ プとを具備し、

不良ブロックとされた原因を検出できるようにしたこと を特徴とするフラッシュメモリカードのデータ管理方 法-

【請求項11】 フラッシュEEPROMから構成されるコモンメモリと、カード属性情報を格納するアトリビ 40 ユートメモリとを内蔵したフラッシュメモリカードが着脱自在に装着されるカードスロットを有し、そのフラッシュメモリカードをアクセス制御可能なデータ処理装置において、

前記フラッシュ EEPROMはページ毎にデータ記憶領域および冗長領域を有し、

上位プログラムからの要求に応じて、ページリード、ページライト、またはプロックイレーズを実行させるためのコマンドを前記フラッシュメモリカードに発行して、前記フラッシュメモリカードをアクセス制御する手段

前記ページリード、ページライト、またはブロックイレーズのためのアクセス処理が実行される度、そのアクセス処理において発生されたエラー内容を示すページステータス情報を、アクセス対象のページの冗長領域に書き込む手段とを具備し、

前記ページステータス情報を利用して前記フラッシュEEPROMのエラー履歴をページ単位で管理できるようにしたことを特徴とするデータ処理装置。

【請求項12】 フラッシュEEPROMから構成されたコモンメモリであって、データ記憶用の複数のブロックを有するデータブロック領域、およびスペアブロックを有するスペアブロック領域とに分割されたコモンメモリと、カード属性情報を格納するアトリビュートメモリとを内蔵したフラッシュメモリカードが着脱自在に装着されるカードスロットを有し、そのフラッシュメモリカードをアクセス制御可能なデータ処理装置において、前記フラッシュEEPROMの各ブロックはページ毎にデータ記憶領域および冗長領域を有し、その冗長領域に

データ記憶領域および冗長領域を有し、その冗長領域には、対応するページに対するアクセス処理において発生されたエラー履歴を管理するためのページステータス情報を記憶する領域が割り当てられており、

上位プログラムからの要求に応じて、ページリード、ページライト、またはプロックイレーズを実行させるためのコマンドを前記フラッシュメモリカードに発行して、前記フラッシュメモリカードをアクセス制御する手段と、

プロックイレーズのためのアクセス処理が実行される 度、該当するブロックのイレーズ回数をカウントアップ し、そのカウントアップされたイレーズ回数の値が所定 のしきい値を越えているか否かを検出するイレーズ回数 検出手段と、

イレーズ回数の値が所定のしきい値を越えていることが 検出された際、イレーズ回数がイレーズ限界回数を越え たことを示すイレーズ回数オーバーフラグを、前記ペー ジステータス情報の1つとして該当するブロックの所定 ページの冗長領域に書き込む手段と、

ページライト、ページリード、またはブロックイレーズ のためのアクセス処理でエラーが発生された時、その処 理をリトライする手段と、

このリトライ処理が正常実行されない時、または前記イレーズ回数検出手段によってイレーズ回数がしきい値を越えていることが検出された時に、該当するブロックを不良ブロックとし、その不良ブロックを前記スペアブロックによって代替する手段とを具備し、

不良ブロックにされた原因がイレーズ回数オーバーによるものか否かを検出できるようにしたことを特徴とする データ処理装置。

【請求項13】 フラッシュEEPROMから構成され 50 たコモンメモリであって、データ記憶用の複数のブロッ

クを有するデータブロック領域、およびスペアブロックを有するスペアブロック領域とを含むコモンメモリと、カード属性情報を格納するアトリビュートメモリとを内蔵したフラッシュメモリカードが着脱自在に装着されるカードスロットを有し、そのフラッシュメモリカードをアクセス制御可能なデータ処理装置において、

前記各ブロックはページ毎にデータ記憶領域および冗長 領域を有し、その冗長領域には、対応するページに対す るアクセス処理において発生されたエラー履歴を管理す るためのページステータス情報を記憶する領域が割り当 10 てられており、

上位プログラムからの要求に応じて、ページリード、ページライト、またはブロックイレーズを実行させるためのコマンドを前記フラッシュメモリカードに発行して、前記フラッシュメモリカードをアクセス制御する手段と、

ブロックイレーズのためのアクセス処理が実行される 度、該当するブロックのイレーズ回数をカウントアップ し、そのカウントアップされたイレーズ回数が所定の回 数を越えているか否かを検出するイレーズ回数検出手段 20 と、

ページライト、ページリードベリファイ、またはブロックイレーズのアクセス処理でエラーが発生された時、それらエラーを示すプログラムエラーフラグ、ベリファイエラーフラグ、またはイレーズエラーフラグを前記ページステータス情報の1つとして該当するページの冗長領域に書き込む手段と、

ページライト、ページリードベリファイ、またはブロックイレーズのアクセス処理でエラーが発生された時、その処理をリトライする手段と、

このリトライ処理が正常実行されない時、または前記イレーズ回数検出手段によってイレーズ回数が所定のイレーズ回数を越えていることが検出された時に、該当するプロックを不良ブロックとし、その不良プロックを前記スペアブロックによって代替する手段と、

前記イレーズ回数検出手段によってイレーズ回数が所定のイレーズ回数を越えていることが検出された時、イレーズ回数を越えたことを示すイレーズ回数オーバーフラグを、前記ページステータス情報の1つとして前記不良ブロックの所定ページの冗長領域に書き込む手段とを具 40 備し、

不良ブロックとされた原因を検出できるようにしたこと を特徴とするデータ処理装置。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【産業上の利用分野】この発明は、フラッシュEEPR ОMから構成されるコモンメモリと、カード属性情報を 格納するアトリビュートメモリとを内蔵し、データ処理 装置に着脱自在に装着されるフラッシュメモリカードの データ管理方法、およびそのデータ管理方法を使用した 50 データ処理装置に関する。

[0002]

【従来の技術】従来、パーソナルコンピュータやワークステーション等のデータ処理装置の外部記憶装置としては、通常、ハートディスク装置やフロッピーディスク装置などのディスク装置が用いられていた。

6

【0003】最近では、それらディスク装置に代わる外部記憶装置として、フラッシュEEPROMを内蔵したフラッシュメモリカードが使用されるようになり、カード装着用のスロットが標準装備されたパーソナルコンピュータや、パーソナルコンピュータに外付けされて使用されるメモリカードリーダ/ライタなどの周辺装置も開発されている。

【0004】フラッシュメモリカードは携帯性に富んでおり、またフロッピーディスクよりも大きな容量のファイルを取り扱う事ができる。このため、特にノートブック型のポータブルコンピュータ、PDA、電子スチルカメラなどの外部記憶装置として有効である。

[0005]

【発明が解決しようとする課題】しかし、フラッシュメモリカードは、書き換え回数の制限という固有の問題を有しており、新たなメモリ技術の採用によって改良が続けられてはいるものの、外部記憶装置として使用する上では、データ記憶の信頼性の面で完全ではない。このため、フラッシュメモリカードにおいては、データのリード/ライトだけでなく、データの信頼性についてもソフトウェアで管理することが必要である。

【0006】この発明はこのような点に鑑みてなされたものであり、フラッシュEEPROMのエラー発生状況に係る情報を効率良く管理できるようにして、フラッシュメモリカードの信頼性を十分に向上させることができるデータ管理方法およびそのデータ管理方法を使用したデータ処理装置を提供することを目的とする。

[0007]

【課題を解決するための手段および作用】この発明は、フラッシュEEPROMから構成されるコモンメモリと、カード属性情報を格納するアトリビュートメモリとを内蔵し、データ処理装置に着脱自在に装着されるフラッシュメモリカードのデータ管理方法において、前記フラッシュEEPROMはページ毎にデータ記憶領域および冗長領域を有し、各ページに対するアクセス処理を実行する度、そのアクセス処理において発生されたエラー内容を示すページステータス情報を、該当するページの冗長領域にページステータスを書き込むことにより、前記ページステータス情報を利用して前記フラッシュEEPROMのエラー履歴をページ単位で管理できるようにしたことを特徴とする。

【0008】このデータ管理方法によれば、フラッシュ EEPROMが持つ冗長部を使用して、データの信頼性 向上に必要なページステータス情報が管理される。ペー

ジステータス情報は、フラッシュEEPROMをアクセ スした際に発生したエラーの内容を示すものであり、こ れによって各ページのデータ領域の現在の状態および過 去のエラー履歴を認識することができるようになり、フ ラッシュメモリカードの信頼性を高めることができる。 【0009】特に、各ページの冗長領域を使用してペー ジステータス情報を管理しているので、アクセス対象の ページの状態を即座に認識することができる。ページス テータス情報としては、ライトアクセスエラーの発生を 示すプログラムエラーフラグ、ブロックイレーズ処理の -10 エラー発生を示すイレーズエラーフラグ、リードベリフ アイ処理のエラー発生を示すベリファイエラーフラグ、 イレーズ回数が所定の回数を越えたことを示すイレーズ 回数オーバーフラグなどを管理することが好ましい。こ れにより、どのようなアクセスでエラーが発生したかを ページ毎に容易に検出することができる。

【0010】また、この発明は、フラッシュEEPRO Mから構成されたコモンメモリであって、データ記憶用 の複数のブロックを有するデータブロック領域、および スペアブロックとを有するスペアブロック領域を含むコ 20 モンメモリと、カード属性情報を格納するアトリビュー トメモリとを内蔵し、データ処理装置に着脱自在に装着 されるフラッシュメモリカードのデータ管理方法におい て、前記各プロックはページ毎にデータ記憶領域および 冗長領域を有し、その冗長領域には、対応するページに 対するアクセス処理において発生されたエラー履歴を管 理するためのページステータス情報を記憶する領域が割 り当てられており、ブロックイレーズ処理が実行される 度、該当するブロックのイレーズ回数をカウントアップ し、そのカウントアップされたイレーズ回数が所定の回 数を越えているか否かを検出するイレーズ回数検出ステ ップと、ページライト、ページリード、またはブロック イレーズ処理でエラーが発生された時、その処理をリト ライするステップと、このリトライ処理が正常実行され ない時、または前記イレーズ回数検出ステップによって イレーズ回数が所定の回数を越えていることが検出され た時に、該当するブロックを不良ブロックとし、その不 良ブロックを前記スペアブロックによって代替するステ ップと、イレーズ回数を越えたことを示すイレーズ回数 オーバーフラグを、前記ページステータス情報の1つと 40 して前記不良ブロックの所定ページの冗長領域に書き込 むステップとを具備し、代替の原因がイレーズ回数オー バーによるものか否かを検出できるようにしたことを特 徴とする。

【0011】このデータ管理方法においては、イレーズ 回数が所定のしきい値に達すると、リトライエラーの発 生を引き起こすプロック不良が検出された場合と同様に して、スペアブロックを利用したブロック代替が行われ

長領域にはイレーズ回数オーバーフラグが設定される。 このため、そのイレーズ回数オーバーフラグを参照する ことにより、代替された原因がイレーズ回数オーバーに よるものか否かを検出することができる。

【0013】イレーズ回数オーバーが原因で不良ブロッ クとされたプロックは、実際には何等不良が発生されて いない。したがって、例えば不良ブロック数が増え、代 替対象のスペアブロックが不足した場合などには、イレ ーズ回数オーバーフラグがセットされている不良ブロッ クを検出し、それを正常なブロックとして利用するなど の運用形態をとることが可能となる。これにより、結果 としてフラッシュメモリカードの寿命を延ばすことがで きる。

【0014】また、イレーズ回数オーバーフラグに加 え、発生したエラーに応じてプログラムエラーフラグ、 イレーズエラーフラグ、ベリファイエラーフラグなどを 冗長領域にセットすることが好ましい。これにより、ペ ージの状態を管理することができるので、代替の原因を さらに詳しく調べることが可能となる。

[0015]

【実施例】以下、図面を参照して、この発明の実施例を 説明する。図1には、この発明の一実施例に係るデータ 管理方法によって制御されるフラッシュメモリカード1 1の構成とそのカード11をアクセス制御するポータブ ルパーソナルコンピュータのハードウェアおよびソフト ウェア構成が示されている。

【0016】フラッシュメモリカード11はJEIDA **/PCMCIAに準拠した物理的および電気的仕様を持** つPCカードであり、他のPCカード12と同様に、バ ーソナルコンピュータのPCカードホストアダプタ13 が提供するカードスロットに取り外し自在に装着され

【0017】フラッシュメモリカード11の認識および アクセスは、パーソナルコンピュータのシステムメモリ にロードされて実行されるフラッシュメモリカードドラ イバ14、カードサービス15、ソケットサービス1 6、およびメモリテクノロジトライバ17などによって 制御される。

【0018】 フラッシュメモリカードドライバ14は、 フラッシュメモリカード11に対応したデバイスドライ パプログラムであり、JEIDA/PCMCIAで規定 されているクライアントドライバとして使用される。こ のフラッシュメモリカードドライバ14は、オペレーテ ィングシステム18やアプリケーションプログラム19 からのコマンドをフラッシュメモリカード11用のコマ ンド(ページライトコマンド、ページリードコマンド、 ブロックイレーズコマンドなど) に変換して、フラッシ ユメモリカード11をアククセス制御する。

【0019】また、フラッシュメモリカードドライバ1 【0012】この場合、そのブロックの所定ページの冗 50 4は、フラッシュメモリカード11の信頼性を向上させ るために、フラッシュメモリカード11に対するアクセ スで発生したエラー履歴の管理機能や、不良ブロックの 代替機能などを有している。

【0020】カードサービス15、ソケットサービス1 6、およびメモリテクノロジドライバ17は、それぞれ JEIDA/PCMCIAによって規定されたドライバ プログラム群であり、PCカードのリソース管理、PC カード認識などに利用される。

【0021】フラッシュメモリカード11は、パーソナ ルコンピュータの2次記憶装置として利用されるPCカ 10 ードであり、アトリピュートメモリ111と、コモンメ モリ112を内蔵している。

【0022】アトリビュートメモリ111は、EEPR OMなどから構成される不揮発性メモリであり、ここに はカード属性情報が格納されている。カード属性情報 は、コモンメモリ112のメモリの種類、メモリサイ ズ、アクセス速度等の情報と、フラッシュメモリカード 11の用途(ディスクとして使用するか、メモリとして 使用するかなど) に関する情報を含んでいる。

においては、コモンメモリ112に使用されているNA ND型フラッシュEEPROMのイレーズ限界回数を示 す値もカード属性情報の1つとしてアトリビュートメモ リ111に格納されている。

【0024】コモンメモリ12は、パーソナルコンピュ ータから供給されるユーザデータなどを記憶するための メモリデバイスであり、複数のNAND型フラッシュE EPROMから構成されている。

【0025】NAND型フラッシュEEPROMにおい ては、書き込みや消去を行う際に扱うデータ量に最低単 30 位が定まっており、消去はブロック単位で実行され、デ 一夕書き込み、および読み出しはページ単位で実行され る。

【0026】この実施例では、NAND型フラッシュE EPROMとして、例えば、16MビットのNAND型 フラッシュEEPROMが使用される場合を想定する。 この16MピットのNAND型フラッシュEEPROM は、図2に示されているように、メモリセルアレイ21 とデータレジスタ22を備えている。メモリセルアレイ 21は、8K行×264列×8ピットのメモリ構成を有 40 し、512個のプロックに分割されている。データ消去 はこのブロック単位で実行することができる。各ブロッ クは16ページ(行)から構成されており、各ページ は、256パイトのデータ記憶領域と8バイトの冗長領 域を備えている。

【0027】データの書込みと読み出しは、256+8 バイトのデータレジスタ22を介して、ページ単位(2 56+8バイト)で実行される。また、指定したページ 内の冗長領域(8バイト)だけをリード/ライトアクセ スすることもできる。

【0028】図1のコモンメモリ12のデータ記憶空間 は、多数のブロックを含むユーザデータ格納領域と、不 良ブロック代替用のいくつかのスペアブロックを含むス ペアブロック領域と、ブロック管理情報を記憶するブロ ックを含むブロック管理領域とに分割されている。

【0029】ブロック管理情報は、データ書き込みや消 去などを正常に実行することができない不良ブロックの 物理ブロック番号(物理ブロックアドレス)を管理する 不良ブロック管理テーブル、およびスペアブロックの物 理プロック番号毎にそれが代替する不良ブロックの物理 ブロック番号(物理ブロックアドレス)を管理するスペ アブロック管理テーブルなどを含んでいる。

【0030】これら不良ブロック管理テーブルおよびス ペアブロック管理テーブルの内容を書き換えることによ り、不良プロックをスペアプロックによって代替するこ とができる。すなわち、エラー発生したブロックはその 物理ブロック番号が不良ブロック管理テーブルに登録さ れることによって不良ブロックとして扱われる。アクセー ス対象のブロックが不良ブロックならば、スペアブロッ 【0023】さらに、このフラッシュメモリカード11 20 ク管理テーブルが参照され、これによって代替先のスペ アブロックが認識される。これによって、不良ブロック の代りに、スペアブロックがアクセスされる。

> 【0031】また、コモンメモリ112においては、各 ページの8バイトの冗長領域は、ページステータス情報 などの管理データの格納に利用されている。この管理デ ータは、フラッシュメモリカード11の信頼性を高める ために、前述のフラッシュメモリカードドライバ14に よって管理されている。

> 【0032】ページステータス情報は、対応するページ に対するアクセスで発生したエラー内容を識別するため の複数のフラグから構成されている。フラッシュメモリ カードドライバ14は、各冗長領域のフラグを参照する ことにより、ページ単位でエラー発生履歴などを認識す ることができる。

> 【0033】冗長領域を利用したコモンメモリ112の データ管理はこの発明の特徴とする部分であり、以下、 図3を参照して、コモンメモリ112上におけるユーザ データおよび管理データの記憶形式について具体的に説 明する。

【0034】1ページのデータ領域は256バイトであ るので、フラッシュメモリカード11をフロッピーディ スクまたはハードディスクとして使用する場合には、1 セクタ分のユーザデータは図示のように連続する2ペー ジに亙って記憶される。

【0035】各プロックの先頭ページ(ページ0)の8 バイトの冗長領域には、次のような管理データが格納さ

ページデータ用LRC (2バイト) イレーズカウンタ (4バイト)

50 イレーズカウンタ用LRC (1バイト)

ページステータス情報 (1バイト)

ページデータ用LRCは、水平冗長検査(LRC)の手法を利用して、ページ0の256パイトのデータ領域に格納されたユーザデータ(セクタ0の上位256パイト)を計算することによって得られたエラー訂正符号である。

【0036】このページデータ用LRCは、データライト時に作成され、データリード時に参照される。フラッシュメモリカードドライバ14は、その上位ソフトウェア(OS、アプリケーションプログラム)にデータを渡 10 すときには、ページデータ用LRCを利用して、そのデータの有効性を確認する。

【0037】イレーズカウンタは、対応するブロックの 消去回数(データ書換え回数)を示すものであり、各ブ ロックの先頭ページにのみ書き込まれる。イレーズカウ ンタのデータ長は4バイトであり、最大で4G(ギガ) 回数分を表記できる。このように大きなデータ長を確保 したのは、これからのフラッシュメモリデバイス技術の 進歩により、消去限界回数が増えていくことを考慮した ためである。

【0038】イレーズカウンタの値は、対応するブロックが消去される度に+1カウントアップされる。イレーズカウンタの値がアトリビュートメモリ111に格納されている消去限界回数を越えると、そのブロックをスペアブロックによって代替するための処理がフラッシュメモリカードドライバ14によって実行される。

【0039】アトリピュートメモリ111に格納されている消去限界回数の値は、マージンを確保するために、フラッシュEEPROM自体の実際の消去限界回数よりも小さな値に設定されている。

【0040】イレーズカウンタ用LRCは、その上位4パイトのイレーズカウンタから水平冗長検査(LRC)によって計算されたエラー訂正符号である。イレーズカウンタは、ブロック全体のデータ管理に影響を及ぼす重要なデータであり、イレーズカウンタ用LRCはそのイレーズカウンタの信頼性を担保するために使用される。

【0041】ページステータス情報は対応するページの 状態を示すものであり、その1パイト中の8ビットにそ れぞれに意味を持たせることにより、対応するページの 状態を8つのフラグによって表す。

【0042】ページ1~ページ16それぞれの冗長領域には、ページデータ用LRCとページステータス情報だけが格納され、イレーズカウンタおよびイレーズカウンタ用LRCは格納されない。

【0043】次に、ページステータス情報の詳細を説明する。ページステータス情報は8つのフラグを持つことができるが、この実施例では、次の5つのフラグが定義されている。

【0044】プログラムフラグ (b7) b7=0 (プログラム済み) 12

=1 (未プログラム:消去済み)

イレーズ回数オーバーフラグ(b6)

b6=0 (イレーズ回数がしきい値を超過)

ベリファイエラーフラグ (b2)

b2=0 (リードベリファイエラー)

プログラムエラーフラグ (b1)

b1=0 (プログラムエラー)

イレーズエラーフラグ(b0)

通常状態(工場出荷時も含む)においては、ページステータス情報の1バイトは、FFh(8ビットがすべて1)で表現される。以下、各フラグの説明を行う。

【0045】プログラムフラグ(b7)は、対応するページにデータを書き込む場合にブロックイレーズを実行する必要があるか否かを判断するために使用されるものであり、対応するページを含むブロックが消去済で、そのページに対する書き込みがまだ実行されてない状態(プログラムフラグ=1)と、対応するページに対する書き込みが実行済みである状態(プログラムフラグ=0)のいずれかを示す。

【0046】消去のみのコマンドが発行された直後か、初期状態である場合は、プログラムフラグは"1"である。この場合、書き込む際に再度消去する必要は無い。イレーズ回数オーバーフラグ(b6)は、対応するページを含むブロックの消去回数がアトリビュートメモリ11に記録されている消去限界回数の値を超過しているか否かを示すフラグである。

【0047】すなわち、フラッシュメモリカードデバイスドライバ14は、ブロックイレーズを実行する度に対応するイレーズカウンタの値を+1インクリメントし、そのインクリメントされたイレーズカウンタの値がアトリビュートメモリ111の消去限界回数を越えているか否かを調べる。越えていたならば、該当するブロックに含まれる全ページの冗長領域、またはそのブロックの先頭ページの冗長領域に、"0"のイレーズ回数オーバーフラグがセットされる。また、この場合には、そのブロックはその時点で劣化を起こして無くても不良ブロックとして扱われ、スペアブロックとの代替処理が行われる。フラッシュメモリカードデバイスドライバ14は、

40 各不良ブロックのイレーズ回数オーバーフラグを参照することにより、実際にエラーを起こしているブロックか、イレーズ回数オーバーによって不良として扱われているブロックかを識別することができる。

【0048】ベリファイエラーフラグ(b2)は、対応するページに対するページリード時に実行されるリードベリファイ作業でエラーが発生したか否かを示すフラグである。

【0049】すなわち、フラッシュメモリカードデバイスドライバ14は、指定されたページからデータをリー50 ドした後、そのリードデータの正当性を対応するページ

データLRCを利用して検証する。リードデータにエラーが検出されたならば、ペリファイエラーフラグが "0"にセットざれる。この場合、ページリードはリトライされるが、リトライ処理で再度エラーが発生されると、そのページを含むブロックは不良ブロックとして扱われ、スペアブロックとの代替が行われる。ペリファイエラーが原因で代替された不良ブロックは、以降、使用されることはない。

【0050】プログラムエラーフラグ(b1)は、対応するページに対するページライト(プログラム)実行後 10にそのライトデータの正当性を検証するために実行されるプログラムペリファイ作業でエラーが発生したか否かを示すフラグである。

【0051】すなわち、フラッシュメモリカードデバイスドライバ14は、指定されたページにライトデータを書き込んだ後、そのページからデータを一旦リードして、ライトデータと比較する。不一致であれば、プログラムエラーフラグが"0"にセットされる。この場合、ページライトはリトライされるが、リトライ処理で再度エラーが発生されると、そのページを含むプロックは不 20良ブロックとして扱われ、スペアブロックと代替される。この代替処理では、不良ブロックの内容が読み出されてスペアブロックにコピーされた後、スペアブロックに対するライトデータの書き込みが実行される。プログラムエラーが原因で代替された不良プロックは、以降、使用されることはない。

【0052】イレーズエラーフラグ(b0)は、対応するページを含むブロックに対する消去動作が正常に実行されたか否かを示すフラグである。すなわち、フラッシュメモリカードデバイスドライバ14は、指定されたブロックに対するイレーズ処理を実行した後、イレーズ処理が正常に実行されたか否かを調べる。イレーズが失敗した場合には、そのブロックに含まれる全ページの冗長領域、またはそのブロックの先頭ページの冗長領域に、"0"のイレーズエラーフラグがセットされる。この場合、ブロックイレーズ処理はリトライされるが、リトライ処理で再度エラーが発生されると、そのブロックは不良ブロックとして扱われ、スペアブロックと代替される。イレーズエラーが原因で代替された不良ブロックは、以降、使用されることはない。

【0053】次に、図4~図6のフローチャートを参照して、フラッシュメモリカードデバイスドライバ14によって実行されるページリード、ページライト、およびブロックイレーズ処理について説明する。

【0054】まず、図4のフローチャートを参照して、 OS18やアプリケーションプログラム19からリード コマンドが発行された場合に実行されるページリード処 理の手順を説明する。

【0055】OS18やアプリケーションプログラム1 の管理データをリードする (ステップS201)。次レ 9からリード要求コマンドを受け取ると、フラッシュメ 50 で、フラッシュメモリカードデバイスドライバ14は、

モリカードデバイスドライバ14は、ページリージコマンドを発行することによって、リード要求コマンドによって指定されたページに対するリードアクセスを開始し、そのページから256バイトのユーザデータと8バイトの管理データを同時にリードする(ステップS101)。

【0056】この後、フラッシュメモリカードデバイスドライバ14は、リードされたページデータに含まれる256バイトのユーザデータに従ってLRCを計算し(ステップS102)、その計算されたLRCと、リードされたページデータに含まれるページデータ用LRCとの一致の有無に従ってページリードが成功したか否かを判断する(ステップS103)。

【0057】計算されたLRCが、リードされたページデータに含まれるページデータ用LRCと一致したならば、ページリードが正常に実行されたことが確認され、リードされたページデータに含まれる256パイトのユーザデータが有効データとして、OS18やアプリケーションプログラム19に渡される。

【0058】一方、不一致であれば、ページリードが失敗したと認識され、ベリファイエラーフラグが"0"にセットされた後、ページリードがリトライされる(ステップS105)。このリトライで再度リード処理のエラーが発生されると、フラッシュメモリカードデバイスドライバ14は、ブロック代替処理を行う(ステップS106)。

【0059】このブロック代替処理では、スペアブロック管理テーブルが書き替えられ、エラー発生したブロックの物理ブロック番号が所定のスペアブロックに対応するエントリに登録される。この後、フラッシュメモリカードデバイスドライバ14は、エラー発生したブロックの物理ブロック番号を不良ブロック管理テーブルに登録してそれを不良ブロックにする(ステップS107)。【0060】これらステップS106,S107の処理により、以降は、不良ブロックを指定するブロック番号がスペアブロックのブロック番号に変換され、不良ブロックの代りに、スペアブロックがアクセスされることになる。なお、ステップS106とS107はどちらを先に実行しても良い。

40 【0061】次に、図5のフローチャートを参照して、 OS18やアプリケーションプログラム19からライト コマンドが発行された場合に実行されるページライト処 理の手順を説明する。

【0062】 OS18やアプリケーションプログラム1 9からライト要求コマンドを受け取ると、フラッシュメ モリカードデバイスドライバ14は、まず、冗長領域だ けをリードする専用コマンドをフラッシュEEPROM に発行して、ライトアクセス対象のページから8バイト の管理データをリードする(ステップS201)。次い で、フラッシュメモリカードデバイスドライバ14比

リードした管理データに含まれるプログラムフラグを参 照して、該当するページが消去済か否かを調べる(ステ ップS 2 0 2)。

【0063】該当するページが消去済で無い (プログラ ムフラグ="1") ならば、フラッシュメモリカードデ パイスドライバ14は、ステップS205以降のページ ライト処理の実行に先だって、次の処理を行う。

【0064】すなわち、フラッシュメモリカードデバイ スドライバ14は、まず、ライト対象のページを含むブ ロックに対するイレーズ処理を実行し(ステップS20 10 3) 、その後、ステップS201でリードした管理デー 夕に含まれるイレーズカウンタの値を+1カウントアッ プする (ステップS204)。

【0065】このようにしてプログラム可能状態になる と、フラッシュメモリカードデバイスドライバ14は、 256バイトのライトデータからページデータ用LRC などを計算によって求め、256バイトのライトデータ と8バイトの管理データを含むページライトデータを生 成する(ステップS205)。

【0066】次に、フラッシュメモリカードデバイスド 20 ライバ14は、ページライトコマンドを発行してページ ライトデータのライトアクセスを実行し(ステップS2 06)、その後、書き込んだデータを即座にフラッシュ EEPROMから読み出して、それをページライトデー タと比較するライトベリファイを実行する (ステップS 207).

【0067】リードデータとページライトデータが一致 せず、ページライトが失敗したと判断されると、フラッ シュメモリカードデバイスドライバ14は、プログラム エラーフラグを"0"にセットした後、ページライト処 30 理をリトライする (ステップS209)。このリトライ で再度ページライト処理のエラーが発生されると、フラ ッシュメモリカードデバイスドライバ14は、ブロック 代替処理を行う(ステップS215)。

【0068】このブロック代替処理では、まず、エラー 発生したブロックの記憶内容がそれを代替するスペアブ ロックにコピーされた後、ライトデータがスペアブロッ クに書き込まれる。この後、スペアプロック管理テーブ ルが書き替えられて、エラー発生したブロックの物理ブ ロック番号がそれを代替するスペアブロックのエントリ 40 に登録される。この後、フラッシュメモリカードデバイ スドライバ14は、エラー発生したブロックの物理ブロ ック番号を不良ブロック管理テーブルに登録してそれを 不良ブロックにする (ステップS216)。

【0069】これらステップS215, S216の処理 により、以降は、不良ブロックの代りに、スペアブロッ クがアクセスされることになる。なお、ステップS10 6とS107はどちらを先に実行しても良い。

【0070】リードデータとページライトデータが一致

トライ成功も含む)、フラッシュメモリカードデバイス ドライバ14は、ステップS204でカウントアップさ れたイレーズカウンタの値がアトリピュートメモリ11 1の消去限界回数を越えたか否かを調べる (ステップS 210)。消去限界回数を越えている場合には、フラッ シュメモリカードデバイスドライバ14は、プロック代 替処理を行う(ステップS211)。

【0071】このブロック代替処理では、まず、消去限 界回数を越えたブロックの記憶内容がそれを代替するス ペアブロックにコピーされた後、スペアブロックの先頭 ページのイレーズカウンタの値が初期値 (=0) に設定 し直される。そして、スペアブロック管理テーブルが書 き替えられて、消去限界回数を越えたブロックの物理ブ ロック番号がそれを代替するスペアブロックのエントリ に登録される。

【0072】この後、フラッシュメモリカードデバイス ドライバ14は、エラー発生したブロックの物理ブロッ ク番号を不良プロック管理テーブルに登録してそれを不 良プロックにし (ステップS212)、次いで、不良プ ロックの先頭ページに"0"のイレーズ回数オーバーフ ラグをセットする (ステップS213)。

【0073】これらステップS212, S212の処理 により、以降は、不良ブロックの代りに、スペアブロッ クがアクセスされることになる。また、ステップS21 3の処理により、不良ブロックにされた原因 (代替の原 因)がイレーズ回数オーバーによるものであることを、 知ることができる。

【0074】なお、ステップS211とS213はどち らを先に実行しても良い。また、ステップS210~S 213の処理は、ステップS202でプログラムフラグ =1であることが検出された場合には実行する必要はな い。これは、プログラムフラグ=1ならば、イレーズカ ウンタのカウントアップは実行されないからである。

【0075】次に、図6のフローチャートを参照して、 OS18やアプリケーションプログラム19からイレー ズコマンドが発行された場合に実行されるブロックイレ ーズ処理の手順を説明する。

【0076】0518やアプリケーションプログラム1 9からイレーズコマンドを受け取ると、フラッシュメモ リカードデバイスドライバ14は、まず、冗長領域だけ をリードする専用コマンドをフラッシュEEPROMに 発行して、プロックイレーズ対象の先頭ページから8バ イトの管理データをリードする (ステップS301)。 次いで、フラッシュメモリカードデバイスドライバ14 は、リードした管理データに含まれるプログラムフラグ を参照して、該当するページがプログラムされている状 態か否かを調べる(ステップS302)。

【0077】該当するページがプログラムされている (プログラムフラグ= "0") ならば、フラッシュメモ し、ページライトが成功したと判断された場合には(リ 50 リカードデバイスドライバ14は、プロックイレーズコ

マンドを発行して、イレーズ対象のブロックに対するイ レーズ処理を実行し(ステップS303)、その後、ス テップS301でリードした管理データに含まれるイレ ーズカウンタの値を+1カウントアップする(ステップ S304).

【0078】次いで、フラッシュメモリカードデバイス ドライバ14は、例えば、イレーズしたブロックの記憶 データが初期値(各ピット="1")か否かを調べるこ となどにより、ブロックイレーズが正常に実行されたか 否かを検出する(ステップS305)。

【0079】プロックイレーズが失敗したと判断される と、フラッシュメモリカードデバイスドライバ14は、 イレーズ対象ブロックの先頭ページの冗長領域に"0" のイレーズフラグをセットした後、ブロックイレーズ処 理をリトライする (ステップS306)。このリトライ で再度ブロックイレーズ処理のエラーが発生されると、 フラッシュメモリカードデバイスドライバ14は、プロ ック代替処理を行う(ステップS312)。

【0080】このブロック代替処理では、まず、スペア ブロック管理テーブルが書き替えられて、エラー発生し 20 たブロックの物理ブロック番号がそれを代替するスペア ブロックのエントリに登録される。この後、フラッシュ メモリカードデバイスドライバ14は、エラー発生した ブロックの物理ブロック番号を不良ブロック管理テーブ ルに登録してそれを不良プロックにする (ステップS3 13).

【0081】これらステップS312, S313の処理 により、以降は、不良ブロックの代りに、スペアブロッ クがアクセスされることになる。なお、ステップS31 2とS313はどちらを先に実行しても良い。

【0082】プロックイレーズが成功したと判断された 場合には(リトライ成功も含む)、フラッシュメモリカ ードデバイスドライバ14は、ステップS304でカウ ントアップされたイレーズカウンタの値がアトリビュー トメモリ111の消去限界回数を越えたか否かを調べる (ステップS307)。消去限界回数を越えている場合 には、フラッシュメモリカードデバイスドライバ14 は、ブロック代替処理を行う(ステップS308)。

【0083】このブロック代替処理では、消去限界回数 を越えたブロックの物理ブロック番号がそれを代替する 40 してフラッシュメモリカード11の寿命を延ばすことが スペアプロックのエントリに登録される。この後、ブラ ッシュメモリカードデバイスドライバ14は、エラー発 生したブロックの物理ブロック番号を不良ブロック管理 テーブルに登録してそれを不良ブロックにし (ステップ S309)、次いで、不良ブロックの先頭ページに "0"のイレーズ回数オーバーフラグをセットする (ス テップS310)。

【0084】これらステップS308, S309の処理 により、以降は、不良ブロックの代りに、スペアブロッ

0の処理により、不良ブロックにされた原因 (代替の原 因)がイレーズ回数オーバーによるものであることを、 知ることができる。なお、ステップS308とS309 はどちらを先に実行しても良い。

【0085】一方、ステップS307で消去限界回数を 越えていないことが検出された場合には、フラッシュメ モリカードデバイスドライバ14は、イレーズしたブロ ックの先頭ページに、ステップS304でカウントアッ プしたイレーズカウンタの値を書き込み、そして各ペー 10 ジのプログラムフラグを"1"にリセットとして終了す る(ステップS311)。

【0086】以上説明したように、この実施例において は、フラッシュEEPROMが持つ冗長部を使用して、 データの信頼性向上に必要なページステータス情報が管 理される。ページステータス情報は、フラッシュEEP ROMをアクセスした際に発生したエラーの内容などを 示すものであり、これによって各ページのデータ領域の 現在の状態および過去のエラー履歴などを認識すること ができるようになり、フラッシュメモリカード11の信 頼性を高めることができる。

【0087】また、イレーズ回数が消去限界回数を越え ると、ページライトリトライ、ページリードリトライ、 またはブロックイレーズリトライのエラーを引き起こす ブロック不良が発生された場合と同様にして、スペアブ ロックを利用したブロック代替が行われる。この場合、 そのブロックの先頭ページの冗長領域にはイレーズ回数 オーバーフラグが設定される。このため、そのイレーズ 回数オーバフラグを参照することにより、代替された原 因がイレーズ回数オーバーによるものか、あるいはプロ 30 グラムエラー、リードベリファイエラー、イレーズエラ ーなど、他の原因によるものかを検出することができ

【0088】イレーズ回数オーバーが原因で不良ブロッ クとされたブロックは、実際には何等不良が発生されて いない。したがって、例えば不良プロック数が増え、代 替対象のスペアブロックが不足した場合などには、イレ ーズ回数オーバフラグがセットされている不良ブロック を検出し、それを正常なプロックとして利用するなどの 運用形態をとることが可能となる。これにより、結果と できる。

【0089】なお、この実施例では、プログラムエラ ー、リードベリファイエラー、イレーズエラーのリトラ イで再度エラーが発生した時に直ぐに該当のブロックを 不良ブロックにして代替処理を行ったが、リトライ回数 を複数回に設定し、複数回リトライしても正常に処理が 実行されない場合に代替処理を実行するようにしても良

【0090】また、この実施例では、フラッシュEEP クがアクセスされることになる。また、ステップS31 50 ROM上のスペアプロック管理テーブル上に各スペアブ ロックの代替先を登録することによってブロック代替を 実行したが、この代替処理は、フラッシュメモリカード ドライバ14が論理ブロック番号と物理ブロック番号と の対応関係を示すアドレス変換テーブルをメモリ上にに 作成し、不良ブロックの物理ブロック番号をそれを代替 するスペアブロックの物理ブロック番号に変更すること によって行うこともできる。

【0091】また、この実施例では各ページが256パイトのデータ領域と8パイトの冗長領域とから構成される16MビットタイプのフラッシュEEPROMを使用する場合を例示したが、例えば、各ページが512パイトのデータ領域と8パイトの冗長領域とから構成される32MビットタイプのフラッシュEEPROMを使用すれば、ページステータス情報を含む管理データは512パイトのセクタのステータスを示すことになるので、ページステータス情報を含む管理データを、セクタ単位でのデータ管理にさらに有効に利用することが可能となる。

【0092】また、この実施例のデータ管理方法は、パーソナルコンピュータに限らず、フラッシュメモリカー 20 ド11をアクセス制御できる装置であればPDAなど他の全てのデータ処理装置に適用することができる。

【0093】さらに、この実施例ではフラッシュメモリカード11を制御するドライバ14にデータ管理機能を設けたが、フラッシュEEPROMとプロセッサとを内蔵するインテリジェントなフラッシュディスク装置を使用する場合には、そのフラッシュディスク装置自体に同様のデータ管理機能を持たせることもできる。

[0094]

【発明の効果】以上説明したように、この発明によれ

ば、フラッシュEEPROMのエラー発生状況に係る情報を効率良く管理できるようなり、フラッシュメモリカードの信頼性を十分に向上させることが可能となる。特に、各ページの冗長領域を使用してページステータス情報を管理しているので、アクセス対象のページの状態を即座に認識することができる。

【図面の簡単な説明】

【0091】また、この実施例では各ページが256パ 【図1】この発明の一実施例に係るフラッシュメモリカイトのデータ領域と8パイトの冗長領域とから構成され ードのデータ管理方法を使用したパーソナルコンピューる16MピットタイプのフラッシュEEPROMを使用 10 タのハードウェアおよびソフトウェア構成を示すプロッする場合を例示したが、例えば、各ページが512パイ ク図。

【図2】同実施例で使用されるフラッシュメモリカード に設けられたフラッシュEEPROMの回路構成を示す 図。

【図3】同実施例で使用されるフラッシュメモリカード に格納される管理データのデータ構造を説明するための 図。

【図4】同実施例のデータ管理方法が適用されたページ リード処理の手順を説明するフローチャート。

【図5】同実施例のデータ管理方法が適用されたページ ライト処理の手順を説明するフローチャート。

【図6】同実施例のデータ管理方法が適用されたブロックイレーズ処理の手順を説明するフローチャート。

【符号の説明】

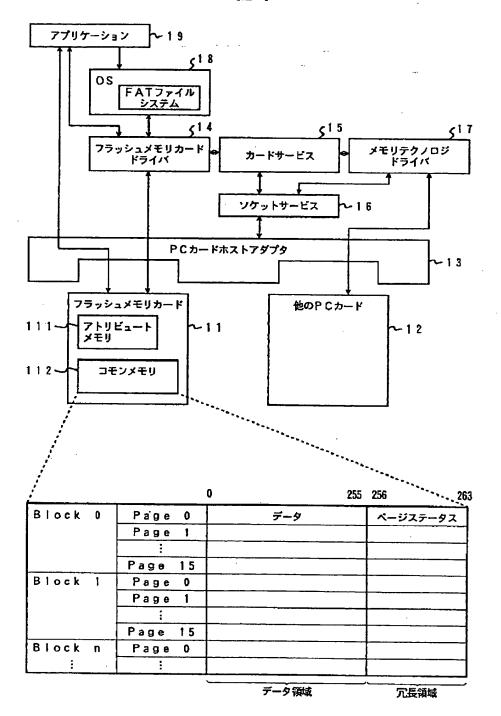
11…フラッシュメモリカード、12…他のPCカード、13…PCカードホストアダプタ、14…フラッシュメモリカードドライバ、15…カードサービス、16 …ソケットサービス、17…メモリテクノロジドライバ、18…OS、10…Pプリケーションプログラム。

【図3】

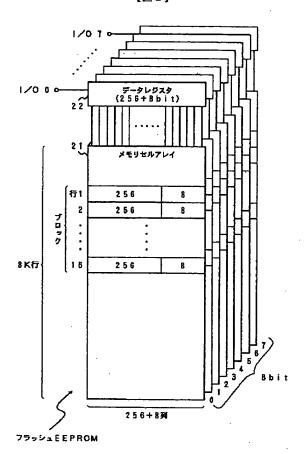
30

·		データ領域			元载		
	. ページ :	256/14		21411	4194 }	1144	1747
	1	ユーザデータ		データ	イレーズ	イレーズカウンタ	ページ
	"	【セクタ0 1		LRC	カウンタ	LRC	ステータス
	1	ユーザデータ (セクタ0 2/2)		データ LRC	空き	空 8	ページ ステータス
	2	ユーザデータ (セクタ1 1/2)		データ LRC	空き	空き	ページステータス
	3	ユーザデータ (セクタ1 2/2) ユーザデータ (セクタ2 1/2)		₹-9 LRC	東き	突き	ページ
ブロック	4			データ LRC	空き	空音	ステータス
(4K+12Bバイト)	5	ユーザデー	-9	データ LRC	空 き	± a ±	ステータスページ
	14	:		:			ステータス : :
		ユーザデータ (セクタ7 1/2)		データ LRC	空 き	空き	ベージ ステータス
	15	ユーザデータ 〔セクタ7 2/2)		データ LRC	空き	安 き	ページ ステータス
Б 7	68	b 5	b 4	b 3	b 2	b 1	ьо
	レーズ パーフラク	r			ベリファイ エラーフラグ	プログラム エラーフラグ	イレーズ エラーフラグ

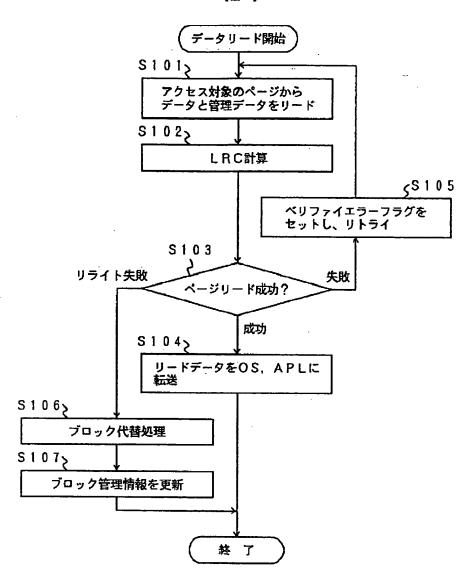
【図1】



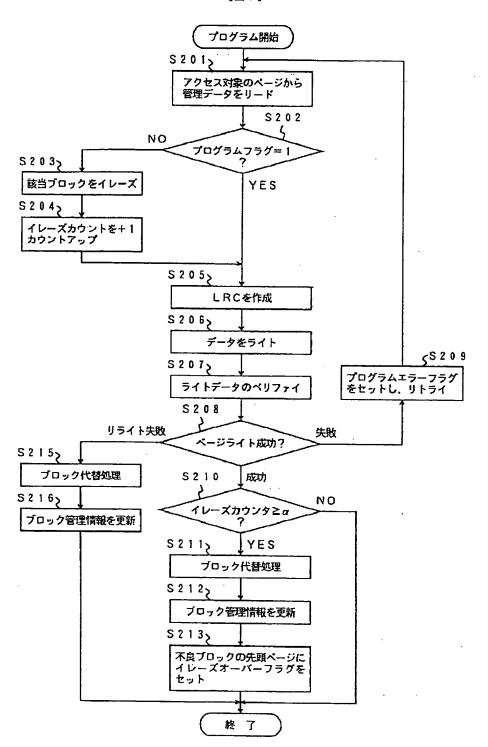
[図2]



【図4】



【図5】



ij

. and water ages of



